PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-123759

(43)Date of publication of application: 17.05.1996

(51)Int.Cl.

G06F 15/00 G09C 1/00

(21)Application number : 06-263934

6096 1/00

(21)Application number : 06-263934

(71)Applicant : OKI ELECTRIC IND CO LTD

(22)Date of filing: 27.10.1994

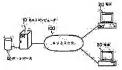
(72)Inventor: IWANO MASAHIRO IWASAKI KENJI

(54) SECRET PROTECTION SYSTEM BASED UPON DATA EXCHANGE USING RANDOM NUMBERS

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide a secret protection system attained by data exchange using random numbers and capable of preventing the occurrence of illegal access to a host computer.

CONSTITUTION: In the case of outputting a connection request from a terminal 20 to the host computer 10, the terminal 20 transmits user ID to the computer 10. At the time of receiving the user ID, the computer 10 Transmits prescribed data to the terminal 20 to execute arithmetic processing based upon the prescribed data. At the time of receiving the prescribed data from the computer 10, the terminal 20 executes prescribed arithmetic processing based upon the data and transmits data including the arithmetic result to the computer 10 as a password. The computer 10 collates the data arithmetically processed based upon the prescribed data with the password received from the terminal 20, and when matched with each other, the computer 10 receives the connection request from the terminal 20.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than

the examiner's decision of rejection or application converted registration.

Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(II)特許出願公開番号 特開平8-123759

(43) 公開日 平成8年(1996) 5月17日

(51) Int.Cl.4	鐵別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
G06F 15/00	330 B	9364-5L		
C 0 0 C 1/00		7000 E Y		

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全 4 頁)

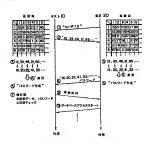
(21)出顧番号	特順平6-263934	(71) 出題人 000000295
		沖電気工業株式会社
(22)出順日	平成6年(1994)10月27日	東京都港区虎ノ門1丁目7番12号
		(72)発明者 岩野 正博
		東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気
		工業株式会社内
		(72)発明者 岩崎 謎二
		愛知県名古屋市中区丸ノ内3丁目22番21号
		株式会社沖テック内
		(74)代理人 弁理士 鈴木 敏明

(54) [発明の名称] 乱数表を用いたデータ交換による機密保護方式

(57)【契約】

[目的] ホストコンピュータへの不法アクセスを防止 することが可能な乱数表を用いたデータ交換による機密 保護方式を提供すること。

【構成】 総乗変を行う際、この端末20 はユーザ1 Dをホストコンピュータ10 C送信する、ホストコンピュータ1 0 C送信する、ホストコンピュータ1 0 C送信する、ホストコンピュータ1 0 ではするともに、この所定のデータを端末2 0 Cに送信するともに、この所でのデータを強すると、このデータに基づいて所での演算処理を行う。一方、端末2 0 がホストコンピュータ1 0 の公演算処理を行う、一方、での演算処理を含むデータをパスワードとしてホストコンピュータ1 0 Cに送信する。ホストコンピュータ1 0 に、所定のデータに基づいて演算処理したデータと端末2 0 より受信したパスワードとを照したデータと端末2 0 より受信したパスワードとを照め、一致した場合に端末2 0 からの接続要求を受け入れる。



京乗者を招いたデータ交換による被密を整方式の実施例

【特許請求の範囲】

「請求項1] 端末よりホストコンピュータへの接続要 求を行う際、との端末はユーザIDを前記ホストコンビ ュータに送信し、

前記ホストコンピュータが前記ユーザIDを受信すると 所定のデータを前記端末に送信するとともに、前記所定 のデータに基づいて演算処理を行い.

前記端末が前記ホストコンピュータから所定のデータを 受信すると、とのデータに基づいて所定の演算処理を行 い、少なくともとの演算結果を含むデータをパスワード 10 として前記ホストコンピュータに送信し、

前記ホストコンピュータは前記所定のデータに基づいて 演算処理したデータと前記端末より受信したパスワード とを照合し、一致した場合に前記端末からの接続要求を 受け入れることを特徴とする機密保護方式。

【請求項2】 請求項1に記載の機密保護方式におい て、前記端末は溜算処理した演算結果のデータと予め決 めてあるパスワードとを前記端末からのパスワードとし て前記ホストコンピュータに送信することを特徴とする 機密保護方式。

【請求項3】 請求項1に記載の機密保護方式におい て、前記演算処理は乱数表を用いて行うことを特徴とす る乱数表を用いたデータ交換による機密保護方式。

【請求項4】 請求項3に記載の機密保護方式におい て、前記ホストコンピュータおよび端末は同一の乱数表 を備えることを特徴とするネットワークシステム。 【発明の詳細な説明】

[0000]

【産業上の利用分野】本発明は機密保護方式、より具体 的にはコンヒュータ間通信を行う際に乱数表などを用い 30 てアクセス権の判定を行う機密保護方式に関する。

100021

[従来の技術] 従来、端末からセンターコンピュータ (ホストコンピュータ) のメインデータベースに接続要 求が行われた場合、センターコンピュータは鑑末から送 られてきたユーザ I Dおよびパスワードを照合すること で当該端末にアクセス権があるか否かの判定を行ってい る。すなわち、センターコンピュータは、入力したユー ザIDでユーザを特定し、ユーザ固有のパスワードで各 自データの機密保護の解除を行っている。とのように、 これらユーザ I D、パスワードは端末側から一方的に入 力され、センターコンピュータで予め登録されたユーザ 1D、パスワードと比較してアクセス権があるかどうか を決定していた。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、このよ うな従来の方式では、ユーザ I Dは一般に公開されたも のであり、またパスワードはユーザ各自固有のものであ るが、その実体は2進値の組み合わせである。したがっ て、コンピュータでランダムに組み合わせれば、簡単に 50 述する乱数表を備え、端末からの接続要求があると、こ

パスワードを見つけ出すことが可能である。このため、 ある程度コンピュータの知識があれば、誰でも比較的簡 単に他人のデータへアクセスすることが可能であり、悪 意によりデータが破壊できるという問題点があった。

【0004】本発明はこのような従来技術の欠点を解消 し、ホストコンピュータへの不法アクセスを防止すると とが可能な乱数表を用いたデータ交換による機密保護方 式を提供することを目的とする。

[0005]

【課題を解決するための手段】本発明は上述の課題を解 決するために、ホストコンピュータは接続要求を行った 端末に対して所定のデータを送信するとともに、とのデ ータの演算処理を行う機能を備える。ホストコンピュー タはまた、この演算処理結果を端末から送られてきたバ スワードと照合し、この結果により接続を許可するかど うかの判断を行う。また、アクセス権のある端末は、ホ ストコンピュータから送られてきた所定のデータをホス トコンピュータと同様の演算処理を行う機能を備え、少 なくともこの演算処理結果を含むデータを、パスワード 20 として接続の際にホストコンピュータに送信する機能を 備えている。

[0006]

「作用」本発明によれば、端末よりホストコンピュータ への接続要求を行う際、この端末はユーザIDをホスト コンピュータに送信する。ホストコンピュータがユーザ I Dを受信すると、所定のデータを端末に送信するとと もに、との所定のデータに基づいて演算処理を行う。一 方、端末がホストコンピュータから所定のデータを受信 すると、このデータに基づいて所定の淘算処理を行い、 少なくともこの演算結果を含むデータをパスワードとし てホストコンピュータに送信する。ホストコンピュータ は、所定のデータに基づいて演算処理したデータと端末 より受信したパスワードとを照合し、一致した場合に端 末からの接続要求を受け入れる。

[0007]

(実施例)次に添付図面を参照して本発明による乱数表 を用いたデータ交換による機密保護方式の実施例を詳細 に説明する。

【0008】図1は本発明による乱数表を用いたデータ 交換による機密保護方式の実施例を示す処理手順であ り、図2は本実施例が適用されるネットワークシステム の構成図である。図2において、ネットワーク100は 公衆網などの広域ネットワークまたは社内LANのよう なローカルエリアネットワークなどの通信ネットワーク であり、ホストコンピュータ10または複数の端末2

0、30が接続されている。

【0009】ホストコンピュータ10は、種々のデータ が蓄積されているデータベース12と接続されたコンビ ュータシステムである。ホストコンピュータ10は、後 の乱数表を用いて接続要求を行った端末にアクセス権が あるかどうかを確認する機能を備えている。

[0010] 端末20および30は通信機能を備えたた とえばパーソナルコンピュータなどである。なお、とと では端末20はホストコンピュータ10のデータベース 12へのアクセス権のある端末とし、また端末30はデ ータベース12へのアクセス権の無い端末とする。すな わち、端末20にはホストコンピュータ10と同一の乱 数表を備え、ホストコンピュータ10に接続要求を行う 際にこの乱数表に従って演算処理を行い、これをユーザ 10 のパスワードとともホストコンピュータ10に送る。

[0011]次に、図1を用いて端末20よりホストコ ンピュータ10に接続要求を行った場合の処理手順を説 明する。端末20からホストコンピュータ10のデータ ベース12にアクセスする場合、ホストコンピュータ1 Oと接続後、接続要求として自分のユーザ I Dを送信す る(O)。ホストコンピュータ10はOのユーザIDを 受信すると、とのユーザIDが実際に登録されているか どうかを確認し、登録が確認されればあらかじめ決めら れた節囲内(乱数表误択範囲内)のデータを、システム 20 うにしてもよい。 で決められた個数だけ端末20に送信する(②)。

【0012】端末20は②で送られたきたデータ③を受 信すると、乱数表を用いてこのデータの演算処理を行 具体的には、端末20が3のデータ "12、33、 46.21.65、... "を受信すると、端末20は マトリックスを構成している乱数表の"12(行が1で 列が2) " に対応する数値 "15"、 "33" に対応す る数値 "20"、 "46" に対応する数値 "22"。 "21" に対応する数値 "41"、 "65" に対応する 数値 "33"、... を演算処理する(の)。そして、 との処理結果にユーザIDに対応する自分のパスワード を付加してパスワードを作成し(5)、これをホストコ ンピュータ10に送る(6)。

【0013】一方、ホストコンピュータ10は、②で送 信したデータ(3) を乱数表を用いて端末20と同様の演 算処理を行い(@1)、受信したユーザIDに対応するバ スワードを付加してバスワードを作成する(⑤1)。ホス トコンピュータ10は、端末20から受信したパスワー ドロを受信すると、これと作成したパスワードロ・を照 合し、端末20が正規のユーザであるかどうかを判断す る(の)。パスワードのとパスワードの'が一致すれ ば、ホストコンピュータ10は端末20を正規登録ユー ザとして接続許可を送信する(B)。 これにより、端末 20はデータベース12へのアクセスが可能となる (m)

【0014】たとえば、データベース12へのアクセス 権の無い端末30は端末20のような機密保護機能を備 えていない。このため、他人のユーザIDを盗用してホ ストコンピュータ10化アクセスしても、 端末30は0 で送られたきたデータ®を演算処理することができず、 実質的にバスワードを見つけ出すことが不可能となり、 接続不許可になる。

【0015】なお、本実施例においてホストコンピュー タ10が端末20に送るデータの〇の桁数を定期的に変 更すれば、より安全性の高い機密保護を行うことができ る。また、乱数表をホストコンピュータ10により定期 的に変更するととにより、乱数表の解析をほとんど不可 能にすることで、さらに安全性の高い機密保護を行うよ

[0016]

[発明の効果] とのように本発明によれば、ホストコン ピュータなどとの接続時に端末側のユーザID、パスワ ードだけで正規の登録ユーザかどうかを判定するのでは なく、必ずホストコンピュータから送られてくるデータ を基にパスワードを算出するようにした。これにより、 ユーザの確認が的確に行え、悪質なハッカーなどによる ホストコンピュータへの不法アクセスを防止することが てきる。

30 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による乱数表を用いたデータ交換による 機密保護方式の実施例を示す説明図である。

【図2】本発明が適用されるネットワークシステムを示 したシステム構成図である。

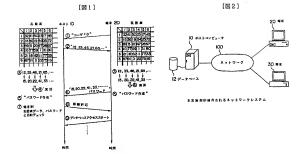
【符号の説明】

10 ホストコンピュータ

12 データベース

20、30 端末

100 ネットワーク



を放棄を思いたデータ交換による被告保護方式の実施何